

УДК 518.9

О. В. Остапенко (Київ. нац. ун-т ім. Т. Шевченка)

ІГРИ З ФУНКЦІЄЮ ПЛАТИ ТА ІМПУЛЬСНИМ ВПЛИВОМ

We consider differential games with a terminal payment function and pulse influence at fixed time. We construct optimal strategies of players.

Розглядаються диференціальні ігри з термінальною функцією плати та імпульсним впливом в фіксовані моменти часу. Побудовано оптимальні стратегії гравців.

У теорії диференціальних ігор найбільша увага приділяється іграм, у яких мета переслідувача полягає в тому, щоб вивести траєкторію на термінальну множину [1, 2]. У цій статті мета гравців описується за допомогою термінальної функції плати. На відміну від відомих результатів динаміка системи задається за допомогою диференціального рівняння з імпульсним впливом [3]. Отримані результати примикають до роботи [2].

Розглянемо динамічну систему, яка описується диференціальним рівнянням

$$\dot{z} = f(u, v, z), \quad z \notin \Gamma_\tau, \quad (1)$$

$$\Delta z|_{(t, z) \in \Gamma_\tau} = A_\tau z - z,$$

де $z \in E^n$, E^n — n -вимірний евклідов простір, $u \in U$, $v \in V$, U та V — компакти в евклідових просторах, оператор A_τ має обернений та діє з простору E^n в E^n . Параметрами u і v розпоряджаються відповідно гравці P (переслідувач) та E (втікач). Під допустимими керуваннями гравців P та E будемо розуміти вимірні функції $u(t)$ і $v(t)$ зі значеннями в U та V відповідно. Множини всіх допустимих керувань гравців P та E , визначених на відрізку $[a, b]$, позначимо відповідно через $U[a, b]$ та $V[a, b]$. Далі вважаємо, що f та множини U і V задовольняють наступні припущення: 1) функція $f(z, u, v)$ неперервна за сукупністю змінних та локально ліпшицева по z ; 2) існує константа $C \geq 0$ така, що для всіх $z \in E^n$, $u \in U$, $v \in V$ виконується співвідношення $|\langle z, f(z, u, v) \rangle| \leq C(1 + \|z\|^2)$; 3) множина $f(z, U, v)$ опукла для всіх $z \in E^n$, $v \in V$.

Зафіксуємо момент часу θ , $0 \leq \tau \leq \theta$. Нехай $\varphi: E^n \rightarrow E^1$ — деяке відображення. Мета гравця P — мінімізувати функціонал $\varphi(z(\theta))$, який залежить від кінця траєкторії. Мета гравця E — протилежна. Функціонал φ може бути відстанню до деякої множини M . В цьому випадку мета гравця P — наблизитися в момент θ якнайближче до множини M .

Опишемо хід гри. Гравець E вибирає розбиття

$$\omega = \{t_0 = 0 \leq t_1 \leq t_2 \leq \dots \leq t_i = \tau \leq t_{i+1} \leq \dots \leq t_{i+k} = \theta\},$$

де точки t_1, t_2, \dots, t_i вибираються в початковий момент часу, а точки $t_{i+1}, t_{i+2}, \dots, t_{i+k}$ — в момент часу τ . На кожному інтервалі $[t_{j-1}, t_j]$, $j = 1, \dots, i+k$, гравець E буде своє керування $v(t)$, користуючись знанням значення $z(t_{j-1})$. Гравець P вибирає своє керування $u(t)$ на $[t_{j-1}, t_j]$, $j = 1, \dots, i+k$, користуючись знанням $z(t_{j-1})$ і керуванням $v(t)$, $t \in [t_{j-1}, t_j]$.

Визначимо оператор R_ε , який ставить у відповідність будь-якій неперервній функції $\psi: E^n \rightarrow E^1$ функцію

$$\Psi_\varepsilon(x) = \sup_{v(\cdot) \in V[0, \varepsilon]} \min_{u(\cdot) \in U[0, \varepsilon]} \psi(z(\varepsilon|u(\cdot), v(\cdot), x)). \quad (2)$$

Відзначимо, що внаслідок неперервності ψ і припущення 3 мінімум в (2) досягається. Нехай $\omega = \{t_0 = 0 \leq t_1 \leq t_2 \leq \dots \leq t_s = \varepsilon\}$, $\delta_j = t_j - t_{j-1}$ — розбиття відрізка $[0, \varepsilon]$. Покладемо

$$R^\omega \psi = R_{\delta_1} \dots R_{\delta_s} \psi, \quad \tilde{R}_\varepsilon \psi = \sup_{|\omega|=\varepsilon} R^\omega \psi,$$

розуміючи під $|\omega| = \varepsilon$ розбиття відрізка $[0, \varepsilon]$.

Визначимо оператор α_τ , який ставить у відповідність будь-якій функції $\psi: E^n \rightarrow E^1$ функцію $\psi^\tau(x) = \psi(A_\tau x)$, $x \in E^n$. Вважаємо, що відображення $A_\tau z$ задовольняє умову Ліпшица з деякою константою L_K^* на кожному компакт K . Зі зробленого припущення та з [1] випливає, що функція $\alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z)$ задовольняє локальну умову Ліпшица. Тому до цієї функції можемо застосувати оператор \tilde{R}_τ .

Теорема 1. *Існує ε -стратегія гравця P така, що для відповідної траєкторії $z(t)$ з початком в z_0*

$$\varphi(z(\theta)) \leq \tilde{R}_\tau \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z_0).$$

2. *Для будь-якого $\delta > 0$ існує ε -стратегія гравця E така, що для відповідної траєкторії $z(t)$ з початком в z_0*

$$\varphi(z(\theta)) \geq \tilde{R}_\tau \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z_0) - \delta.$$

Доведення. 1. Припустимо, що гравець E у момент часу $t = 0$ обирає розбиття $\omega_0 = \{t_0 = 0 \leq t_1 \leq \dots \leq t_{k_1} = \tau\}$ відрізка $[0, \tau]$. Нехай $v_1(\cdot) \in V[0, t_1]$ — керування гравця E на проміжку $[0, t_1]$. З [1] випливає, що

$$\tilde{R}_\tau \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z_0) = \tilde{R}_{t_1} \tilde{R}_{\tau-t_1} \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z_0) \geq R_{t_1} \tilde{R}_{\tau-t_1} \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z_0).$$

Звідси та з визначення оператора \tilde{R}_ε випливає

$$\min_{u(\cdot) \in U[0, t_1]} \tilde{R}_{\tau-t_1} \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z(t_1|u(\cdot), v_1(\cdot), z_0)) \leq \tilde{R}_\tau \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z_0).$$

Як керування гравця P на проміжку $[0, t_1]$ оберемо функцію $u_1(\cdot)$, на якій досягається мінімум:

$$\begin{aligned} & \tilde{R}_{\tau-t_1} \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z(t_1|u(\cdot), v_1(\cdot), z_0)) = \\ & = \min_{u(\cdot) \in U[0, t_1]} \tilde{R}_{\tau-t_1} \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z(t_1|u(\cdot), v_1(\cdot), z_0)). \end{aligned}$$

Продовжуючи процес далі, на k_1 -му кроці побудуємо керування гравця P : $u_1(\cdot) \in U[t_{i-1}, t_i]$, $i = 1, \dots, k_1$, і для відповідної траєкторії будемо мати

$$\alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z(\tau-)) \leq \tilde{R}_\tau \alpha_\tau \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z_0).$$

З визначення α_τ маємо

$$\tilde{R}_{\theta-\tau}\varphi(z(\tau+)) \leq \tilde{R}_{\tau}\alpha_{\tau}\tilde{R}_{\theta-\tau}\varphi(z_0).$$

В момент часу τ гравець E обирає розбиття проміжку $[\tau, \theta]$. Аналогічно тому, як це було зроблено на проміжку $[0, \tau]$, будемо керування гравця P на проміжку $[\tau, \theta]$. В результаті отримуємо

$$\varphi(z(\theta)) \leq \tilde{R}_{\tau}\alpha_{\tau}\tilde{R}_{\theta-\tau}\varphi(z_0).$$

2. Нехай $\delta > 0$. В момент часу $t=0$ гравець E обирає розбиття

$$\omega_0 = \{t_0 = 0 \leq t_1 \leq \dots \leq t_{k_1} = \tau\}, \quad \varepsilon_i = t_i - t_{i-1}$$

відрізка $[0, \tau]$ таке, що

$$R^{\omega_0}\alpha_{\tau}\tilde{R}_{\theta-\tau}\varphi(z_0) \geq \tilde{R}_{\tau}\alpha_{\tau}\tilde{R}_{\theta-\tau}\varphi(z_0).$$

На першому проміжку $[0, t_1]$ гравець E обирає керування $v_1(\cdot)$ так, щоб виконувалась нерівність

$$\begin{aligned} & \min_{u(\cdot) \in U[0, t_1]} R_{\varepsilon_2} \dots R_{\varepsilon_{k_1}} \alpha_{\tau} \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z(t_1|u(\cdot), v_1(\cdot), z_0))) \geq \\ & \geq \sup_{v(\cdot) \in V[0, t_1]} \min_{u(\cdot) \in U[0, t_1]} R_{\varepsilon_2} \dots R_{\varepsilon_{k_1}} \alpha_{\tau} \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z(t_1|u(\cdot), v_1(\cdot), z_0))) - \frac{\delta}{4k_1}. \end{aligned}$$

Тому для будь-якого $u(\cdot) \in U[0, t_1]$ маємо

$$R_{\varepsilon_2} \dots R_{\varepsilon_{k_1}} \alpha_{\tau} \tilde{R}_{\theta-\tau} \varphi(z(t_1)) \geq \tilde{R}_{\tau}\alpha_{\tau}\tilde{R}_{\theta-\tau}\varphi(z_0) - \frac{\delta}{4} - \frac{\delta}{4k_1}.$$

Аналогічно обираємо $v_2(\cdot) \in V[t_1, t_2]$ і зрештою на k_1 -му кроці одержуємо

$$\alpha_{\tau}\tilde{R}_{\theta-\tau}(z(\tau-)) \geq \tilde{R}_{\tau}\alpha_{\tau}\tilde{R}_{\theta-\tau}\varphi(z_0) - \frac{\delta}{2}$$

або

$$\tilde{R}_{\theta-\tau}(z(\tau+)) \geq \tilde{R}_{\tau}\alpha_{\tau}\tilde{R}_{\theta-\tau}\varphi(z_0) - \frac{\delta}{2}.$$

В момент часу $t = \tau$ гравець E обирає розбиття відрізка $[\tau, \theta]$ і, як вище, буде своє керування. В результаті одержимо

$$\varphi(z(\theta)) \geq \tilde{R}_{\tau}\alpha_{\tau}\tilde{R}_{\theta-\tau}\varphi(z_0) - \delta.$$

Теорему доведено.

1. Пшеничний Б. Н., Остапенко В. В. Дифференциальные игры. – Киев: Наук. думка, 1991. – 264 с.
2. Перестюк Н. А., Остапенко Е. В. Управляемое импульсное воздействие в играх с фиксированным временем окончания // Укр. мат. журн. – 2000. – 52, № 8. – С. 1112 – 1118.
3. Самойленко А. М., Перестюк Н. А. Дифференциальные уравнения с импульсным воздействием. – Киев: Выща шк., 1987. – 288 с.

Одержано 05.09.2000